PATENTTI- JA REKISTERIHALLITUS NATIONAL BOARD OF PATENTS AND REGISTRATION

Helsinki 7.12.2000



ETUOIKEUSTODISTUS PRIORITY DOCUMENT



Hakija Applicant Nokia Mobile Phones Ltd

Espoo

Patenttihakemus nro Patent application no 20000675

Tekemispäivä Filing date

22.03.2000

Kansainvälinen luokka International class

H04Q

Keksinnön nimitys Title of invention

"Parannettu menetelmä ja järjestely solunvaihdon hallitsemiseksi ja solukkojärjestelmän päätelaite"

Täten todistetaan, että oheiset asiakirjat ovat tarkkoja jäljennöksiä patentti- ja rekisterihallitukselle alkuaan annetuista selityksestä, patenttivaatimuksista, tiivistelmästä ja piirustuksista.

This is to certify that the annexed documents are true copies of the description, claims, abstract and drawings originally filed with the Finnish Patent Office.

Tutkimussihteeri

Maksu 300,- mk Fee 300,- FIM

Osoite: Arkadiankatu 6 A Puhelin: 09 6939 500 09 6939 5328 Telefax: + 358 9 6939 5328 Telephone: + 358 9 6939 500 P.O.Box 1160

FIN-00101 Helsinki, FINLAND

10

15

20

h2

Parannettu menetelmä ja järjestely solunvaihdon hallitsemisel si ja solukkojärjestelmän päätelaite – Förbättrad metod och anordning för att styra cellbyte och en terminal av cellulärt kommunikationssystem

Keksinnön kohteena on menetelmä solunvaindon hallitsemiseksi palveluverkossa, jossa menetelmässä päätelaite suorittaa naapurisolumittauksia so unvaihtoa varten, verkko tekee päätöksen solunvaihdosta mairittujen mittaustulos en, verkon kuormitustilanteen ja päätelaitteen palvelutarpeen perusteella ja verk to lähettää päätelaitteelle solunvaihtokäskyn päätelaitteen sii tymiseksi uuteen soluun. Keksinnön kohteena on myös solukkoradiojärjestelmän tukiasema, joka käsittää välineet palvelun tarjoamiseksi ja välineet signalointiviettien vastaanottamiseksi päätelaitteelta sekä välineet signalointiviestien muodostamiseksi ja lähettämiseksi päätelaitteille. Samoin keksinnön kohteena on solukkoradio ärjestelmän päätelaite, joka on varustettu välineillä kytkeytymään määrättyyn pal leluun ja joka käsittää välineet signalointiviestien vastaanottamiseksi tukiasemilta sekä välineet solukohtaisten mittausten tekemiseksi sopivan palvelevan solun löy ämiseksi. Lisäksi keksinnön kohteena on solukkoradiojärjestelmä, joka käsittää tukiasemia ja niihin lii tyen soluja sekä päätelaitteita ja jossa tukiasemat on varustettu välineillä signaloi itiviestien välittämiseksi tukiaseman ja päätelaitteen välillä ja päätelaitteet on varustettu toimimaan määrätyllä palvelutasolla ja välittämään signalointiviestejä päätelaitteen ja tukiaseman välillä.

Keksinnön taustan ymmärtämiseksi kuvataan seuraavassa aluksi esimerkinomaisesti tekniikan tason mukaisia ratkaisuja aktiivisen solun vaihtamisel:si GSM-järjestel-25 mässä (Global System for Mobile telecommunications) sekä siihen liittyvässä GPRS-pakettidatasiirtopalvelussa (General Facket Radio Service). Kuvassa 1 on esitetty GSM-verkon periaatteellinen rakenne. Matkaviestinverkossa on tyypillisesti ainakin yksi ydinverkko CN (Core Network) ja yksi tai useampia radiopääsyverkkoja RAN (Radio Access Network). Ydinverkot muodostuvat er laisista keskusjär-30 jestelmistä, jotka voivat monipuolisten tiedonsiirtomahdollisuuksien lisäksi tarjota erilaisia lisäarvopalveluja. Ydinverkko muodostuu keskuksisia MSC (Mobile services Switching Center), muista verkkoelementeistä, joita GSM-järjestelmässä ovat esimerkiksi pakettiradiovälitykseen liittyvät solmukohdai SGSN (Serving GPRS Support Node) ja GGSN (Gatewa: GPRS Support Node) sekä niihin 35 liittyvistä siirtojärjestelmistä. Radiopääsyver cot ovat ydinverkon ja päätelaitteiden välissä. Radiopääsyverkkoon kuuluu tukiasemia BS (Base Station) ja radioverkkoohjain RNC (Radio Network Controller). Kultakin tukiasemalta on kiinteä yhteys

22/03 '00 15:51

20

ko. radiopääsyverkon ohjaimelle. Eri radiopääsyverkkojen ohjaimilta puolestaan on kiinteä yhteys ainakin yhteen ydinverkon solmuun. Päätelaitteiden ja ydinverkkojen välillä voi toimia yksi tai useampia radiopääsyverkkoja, ja tietyn radiopääsyverkon kautta päätelaite voi olla yhteydessä useisiin ydinverkkoihin.

Solukkoradiojärjestelmän päätelaite pyrkii aina valitsemaan tietyr tukiaseman, jon-5 ka kattavuusalueella, eli solussa, se toimii. Kuvan 2 esittämässä esimerkinomaisessa tilanteessa solunvaihto tulee ajankohtaiseksi ainakin pisteissä P2:sta P7:mään. Perinteisesti solunvaihto on perustunut vastaanotetun radiosignaalin voimakkuuden mittaukseen naapurisoluista 1-11 joko päätelaitteessa tai tukiaseraalla. Esimerkiksi GSM-järjestelmässä kukin tukiasema lähettäii ns. yleislähetystaa uudella signaalia, 10 jonka taajuus on vierekkäisillä tukiasemilla eri suuri. GSM-järjestelmässä tukiasema välittää ns. BCCH-kanavalla (Broadcast Cont ol Channel) päätela tteelle parametrit, joita päätelaite käyttää ns. C-arvojen laskentaan. Yleisimmin laskennassa käytetään ns. C1-arvoa. C1-arvon laskenta on esitetty tarkemmin kirjassa: Michel Mouly, Marie-Bernadette Pautet, "The GSM System for Mobile Communications" luvussa 15 7.1.2.2.

Päätelaitteiden täytyy mitata vastaanottamiersa yleislähetyssignaalien vastaanottotasot voidakseen laskea kunkin vastaanottaniansa solun C1-arvon. Se solu, jonka laskettu C1-arvo on suurin, on radioyhteyden laadun kannalta edullisin. Solunvaihtojen optimoimiseksi verkko voi myös lähettää lisäparametrejä, jo ka mahdollistavat ns. C2-arvojen käytön. Tarkempi kuvaus kyseisten parametrien läytöstä ja laskennasta on esitetty viitteessä [1]. Tukiasemat lähettävät päätelaitteille myös tiedon viereisissä soluissa käytetyistä BCCH-taajuuksista, jotta päätelaitte:t tietäisivät, mitä taajuuksia niiden on kuunneltava löytääkseen viereisten solujen BCCH-lähetykset.

GSM-järjestelmän solut tarjoavat käyttäjälleen peruspalvelut: äinensiirron, hitaan 25 datasiirron sekä erilaiset lyhytsanomapalvelut. GSM-järjestelmän toiminta on standardoitu ETSI:n (European Telecommunication Standardization Institute) toimesta. GSM-järjestelmässä olevat solut lomittuvat p≥ittoalueensa suhteen, joten solujen raja-alueella on tehtävä päätös, kumpaa solua lyseinen päätelaite käyttää. Päätökseen vaikuttavat siirtoyhteyden laadun lisäksi myös muut tekijät, kuten esimerkiksi se, 30 kuinka kuormitettuja verkon eri solut ovat. Aktiivitilassa päätöl sen siitä, kumpaa solua päätelaite käyttää, sekä päätöksen solur siirron ajoituksesta tekee verkko, joka ilmoittaa siitä päätelaitteelle. Aktiivitilassa FTSI:n standardin mukaan päätelaite ei voi itsenäisesti siirtyä jonkin toisen solun ralvelun käyttäjäksi. Lepotilassa oleva päätelaite tekee solusta laskemiensa C1-/C2-arvojen perusteella ratkaisun siitä, mi-35 hin soluun se kuuluu. Päätelaitteen kannalta siirron ajankohdalla ei tällöin ole suurta

15

20

25

30

35

merkitystä, koska kaikki järjestelmän solut tarjoavat samat peruspalvelut eikä päätelaitteen käyttäjä huomaa tehtyä siirtoa solusta toiseen.

Kuvassa 3 on esimerkinomaisesti esitetty vuokaaviona tekniikan tason mukainen toiminta solunvaihtotilanteessa käytettäessä GSM-peruspalvelua tei GPRS-palvelua. Päätelaite suorittaa ollessaan lepo-/aktiivitilassa 30 naapurisolumittauksia, joiden perusteella kuvan 3 esittämässä esimerkinomaisessa tapauksessa verkko suorittaa solunvaihtotarpeen arvioinnin 31. Jos arviointi antaa tulokseksi, ettei solunvaihtoa tarvita, palataan alkutilaan 30. Mikäli solunvaihdolle on tarvettu, verkko valitsee vaiheessa 32 jokin mahdollisista naapurisoluista uudeksi kohdesoluksi. Jos toimitaan aktiivitilassa, niin seuraavaksi verkko lähettää päätelaitteelle solunvaihtokäskyn 33. Tämä käsky välitetään päätelaitteelle GSM-perusjärjes elmässä CCCHkanavalla (Common Control Channel) edullisesti RR_CELL_CHANGE_ORDER viestillä, jossa uusi palveleva solu on kuvattu tarkemmin muun rauassa sen identifioivalla BSIC-koodilla (Base Station Identity Code) sekä ainal in tiedolla uuden solun tukiaseman käyttämästä keskitaajuudesta ARFCN (Absolute Radio Frequency Number). Mikäli päätelaite on alkutilanteessa 30 kytkeytynyt GPRS-palveluun, solunvaihtokäsky välitetään PCCCH-kanavalla (Packet Common Control Channel) edullisesti viestillä PACKET_CELL_CHANGE_ORDER. Kun piätelaite on saanut jommankumman edellä mainituista viesteistä, sen on yritettävä solunvaihtoa välittömästi 34 toimittaessa tekniikan tason mukaisessa järjestelmässii. Jos päätelaite ei tunne uuden solun ajoitustietoa, niin uuden solun käyttämään ajoitukseen ei voida heti synkronoitua, mistä saadaan tieto vaihee:sa 35. Tässä tilanteessa päätelaite palaa alkuperäisen solunsa käyttäjäksi ja lähettijä verkolle viestin 37 siitä, että solunvaihto ei onnistunut esim. PACKET_CELL, CHANGE_FAILURE -viestillä, jos päätelaite on kytkeytyneenä GPRS-palveluun. Tämän jälkeen verkko antaa uuden solunvaihtokäskyn päätelaitteelle, mikä voi kohdistua uudelleen samaan kohdesoluun. Pahimmassa tapauksessa epäonnistuneita solunvaihtoyrityksiä ja paluita alkuperäisen solun käyttäjäksi voi olla useita peräkkäin ennen cnnistunutta solunvaihtoa. Mikäli päätelaite kuitenkin tietää uuden solun ajoitustiedon ja voi näin heti synkronoitua kyseisen solun ajoitukseen, se siirtyy uuden solun käyttäjäksi vaiheessa 36 ja niin päädytään toiminta-/lepotilaan 38.

Edellä esitetyllä tekniikan tason mukaisella toimintamallilla on useita epäkohtia. Solunvaihto epäonnistuu, jos päätelaite ei tiedä uuden solun ajoitustietoa. Jos solunvaihto epäonnistuu, voi joissakin tapauksissa päätelaitteen käyttimä peruspalvelua tasokkaampi palvelu, kuten GPRS, katketa epäonnistuneen solunvaihdon vuoksi. Joka tapauksessa päätelaite joutuu tekemään uusia yrityksiä solun vaihtamiseksi,

10

15

20

25

30

mikä omalta osaltaan lisää solunvaihtojen yhteydessä syntyvää signalointia päätelaitteen ja palvelevan solun tukiaseman välillä.

Tämän keksinnön tavoitteena on esittää solunvaihtomenettely, jolla minimoidaan epäonnistuneet solunvaihtoyritykset sellaisiin soluihin, joiden kanssa päätelaitteen toiminta ei solunvaihtokäskyn tulohetkellä ole ajallisesti heti synki onoitavissa.

Keksinnön tavoitteet saavutetaan menettelyllä, jolla päätelaite koko ajan seuraa tuntemiensa naapurisolujensa ajoitustietoa ja välittää nämä tiedot verkolle siinä tilanteessa, että verkko käskee päätelaitteen siirtyä sellaisen solun käyttäjäksi, jonka ajoitustietoa päätelaite ei tunne. Kun verkko saa tiedon tästä ristiriidasta, se määrittää päätelaitteen lähettämien naapurisolutietojen perusteella to sen solun, jonka käyttäjäksi päätelaite voi ongelmitta heti siirtyä. Verkko lähettää tällöin päätelaitteelle uuden solunvaihtokäskyn sellaiseen soluun siirtymiseksi, jonka ajoitukseen päätelaite voi ongelmitta synkronoitua.

Keksinnön mukaiselle solunvaihtomenetelmiille on tunnusomais a, että jos solunvaihtokäskyssä päätelaitteelle osoitetaan uudeksi palvelevaksi soluksi sellainen solu, jonka ajoitustieto on naapurisolurnittausten jälkeen päätelaitteelle tuntematon, solunvaihtoa ei suoriteta vaan päätelaite lähet ää tukiasemalle viestin solunvaihdon epäonnistumisesta, joka viesti sisältää tiedon solunvaihdon epäor nistumisen syystä sekä naapurisolutietoa.

Keksinnön mukaiselle tukiasemalle on tunnusomaista, että se käsittää välineet päätelaitteelta saatavan tiedon vastaanottamiseksi ja käsittelemiseksi, mikä tieto on järjestetty siirtämään tukiasemalle niiden päätelaitteen tuntemien nas purisolujen tiedot, joiden ajoitustieto on päätelaitteelle tunnettu.

Keksinnön mukaiselle päätelaitteelle on tunn isomaista, että päätelaite on varustettu välineillä naapurisolujen ajoitustiedon määrittämiseksi ja välineillä mainitun ajoitustiedon lähettämiseksi sen hetkisen solunsa tukiasemalle silloin, kun palvelevan tukiaseman solunvaihtokäskyssään päätelaiteelle osoittaman uuden solun tukiaseman ajoitustieto on päätelaitteelle tuntematon.

Keksinnön mukaiselle solukkoradiojärjestelmälle on tunnusomaista, että solukkoradiojärjestelmä käsittää päätelaitteen tuntema: tiedot joukosta kyseisen päätelaitteen
naapurisoluja, joiden naapurisolujen tukiasemien ajoitusinformaation päätelaite on
määrittänyt, jolloin kyseinen järjestelmä on järjestetty siirtämään päätelaitteelle

10

15

20

25

30

35

osoitetun solunvaihtokäskyn jälkeen mainittu tieto päätelaitteelta tukiasemalle signalointiviestissä uuden palvelevan solun valin aa varten, mikäli solunvaihtokäskyssä päätelaitteelle osoitettu kohdesolu ei sisälly päätelaitteen määrittämään joukkoon naapurisoluja.

Keksinnön eräitä edullisia suoritusmuotoja on esitetty epäitsenäisissä patenttivaatimuksissa.

Keksinnön perusajatus on seuraava: Solukkopuhelimelle sallitaan se, ettei se tee solunvaihtoyritystä kohden sellaista solua, jorka ajoitustietoa se ei tunne. Tämä voi olla päätelaitteessa joko lähtöoletuksena ta: se voidaan myös tapauskohtaisesti myöntää päätelaitteelle verkon sille lähettämissä viestissä. Käytännön toiminnassa solukkopuhelin mittaa naapurisolutiedot tekniikan tason mukaisesti. Näin se määrittää naapurisolujen tukiasemien käyttämät ähetystaajuudet ja 1nyös ajoitustiedot mikäli vain mahdollista. Näin menetellen päätelaitteen on mahdollista kunakin ajan hetkenä tietää, minkä verkon solun tukiasem in kanssa se voi ilman ongelmia suorittaa solunvaihdon. Kun solunvaihtokäsky saapuu verkon suunnalta, voidaan vaihto suorittaa ongelmitta ja nykykäytännön mukaisesti sellaiseen soluun, jonka ajoitustieto tunnetaan ja johon näin ollen voidaan engelmitta synkronoitua. Siinä tapauksessa, että solunvaihto pitäisi suorittaa sellaiseen soluun, jonka kanssa päätelaiteen ajoitus ei ole heti synkronisoitavissa, niin sen sijaan että yrite ään solunvaihtoa, päätelaite ilmoittaakin keksinnön mukaisella solunvaihdon epäonuistumisesta kertovalla viestillä verkolle ne solut/tukiasemat, joiden kanssa solunvai ito onnistuisi heti. Päätelaite pysyy tässä vaiheessa edelleen alkuperäisen solunsa käyttäjänä siihen saakka, kunnes verkko osoittaa sille uuden solunvaihtokäskyn avulla jonkin toisen solun, jonka kanssa päätelaite kykenee heti synkronisoitumaan. Solunvaihto suoritetaan tämän jälkeen tekniikan tason mukaise::ti.

Keksinnön etuna on, että epäonnistuneiden solunvaihtoyritysten määrä vähenee.

Lisäksi keksinnön etuna on, että epäonnistuneiden solunvaihtoyr tysten verkon signaloinnille aiheuttama kuormitus pienenee.

Edelleen keksinnön etuna on, että mahdolliset epäonnistuneesta solunvaihtoyrityksestä johtuvat palvelukatkot vähenevät.

Edelleen keksinnön etuna on, että tiettyjen palvelujen saatavuus (kuten GPRS) nopeutuu, koska turhat, epäonnistuneet solunvaihtoyritykset jääväi pois ja päätelaite

voidaan ohjata suoraan sellaiselle solulle, joka pystyy heti tarjoar 1aan päätelaitteen tarvitseman palvelun.

Seuraavassa keksintöä selostetaan yksityiskolitaisesti. Selostuksei sa viitataan oheisiin piirustuksiin, joissa 5

- esittää esimerkinomaisesti GSM-verkon periaatteellisia osia, kuva 1
- esittää esimerkinomaisesti tekniikan tason mukaista solunvaihtoa GSMkuva 2 järjestelmässä, 10
 - esittää esimerkinomaisesti vuokaaviona tekniikan tason mukaista solunkuva 3 vaihtoa GSM-järjestelmässä,
- esittää esimerkinomaisesti vuokaaviona keksinnön mukaista solunvaihtoa kuva 4 GSM-järjestelmässä ja 15
 - esittää esimerkinomaisesti keksinnön mukaisen päätelaitteen periaatteelkuva 5 lista rakennetta.
- Kuvat 1, 2 ja 3 on esitetty tekniikan tason ku auksen yhteydessä. Kuvassa 4 on esi-20 tetty esimerkinomaisesti eräs edullinen tapa toteuttaa keksinnön mukainen parannettu solunvaihto. Keksinnön mukainen toimintamalli voi olla lähtöoletuksena päätelaitteen toiminnalle, tai päätelaitteelle voi laan myöntää lupa toimia keksinnön mukaisesti erillisellä verkon lähettämällä viestillä. Solunvaihto alkaa toiminta-/lepotilasta 40, jossa aika ajoin arvioidaan səlunvaihtotarvetta 41. Kuvan 4 esittä-25 mässä esimerkinomaisessa tapauksessa mainitun solunvaihtotarpeen arvioinnin tekee verkko. Mikäli solunvaihtotarvetta ei ole, palataan takaisin vaiheeseen 40. Mikäli solunvaihtotarve todetaan, valitsee verkko vaiheessa 42 jonkin mahdollisista naapurisoluista uudeksi kohdesoluksi. Toimintatilassa verkko ant ia solunvaihtokäskyn vaiheessa 43 ja tämä käsky välitetään (3SM-perusverkossa CCCH- kanavalla 30 päätelaitteelle edullisesti RR_CELL_CHANGE_ORDER -viestillä ja käytettäessä PACKET CELL_CHANGE_-PCCCH-kanavalla edullisesti GPRS-palvelua ORDER -viestillä. Kun päätelaite on vastaa ottanut edellä mair itun käskyn, se ei yritä solun vaihtoa välittömästi, vaan päätelaite tutkii, tunnetaanko uuden solun ajoitustietoa vaiheessa 44. Jos uuden solun ajoitukseen ei voida heti synkronoitua, 35 päätelaite lähettää edullisesti modifioidun PACKET_CELL_CHANGE_FAILURE viestin 47 tai jonkin muun viestin, joita käytetään solunvaihdon epäonnistumisen

10

15

20

25

yhteydessä. Kyseiseen viestiin on edullisesti lisätty tiedot niistä napurisoluista, joiden käyttäjäksi päätelaite voi heti siirtyä ilm:m synkronointionge mia. Viestin vastaanotettuaan verkko tekee uuden solunvaihtopäätöksen niiden solujen joukosta, jotka sisältyvät päätelaitteelta tulleeseen viesiiin 47. Verkko lähettää uuden solunvaihtokäskyn 43, ja vaiheessa 44 todetaan solunvaihdon olevan mahdollista, ja päätelaite siirtyy välittömästi uuden solun käyttäjäksi vaiheessa 45. Lopulta päädytään toiminta-/lepotilaan 46 ja toimintaprosessi alk 1a uudelleen alusta 40.

Kun päätelaite lähettää keksinnön mukaisesti viestin siitä, että se ei tunne sille osoitetun solun ajoitustietoa päätelaite voi välittää kyseisen tiedon edullisesti PACKET CELL CHANGE FAILURE-CELL CHANGE FAILURE-, HANDOVER_FAILURE -viesteillä. Lähettämäänsä viestiin pää elaite lisää tiedot niistä naapurisoluista, joiden ajoitustiedon päätelaite tuntee ja joiden kanssa solunvaihto onnistuisi heti. Tämän tiedon perusteella verkko voi osoi taa päätelaitteelle uuden solunvaihtokäskyn, jossa kohdesoluksi on valittu jokin päätelaitteen ilmoittamista naapurisoluista.

Seuraavassa on esimerkinomaisesti esitetty niten keksinnön mukaisen toiminnan mahdollistava toimintalupa/-tiedot voidaan välittää päätelaitteelle RR_CELL_-CHANGE_ORDER- tai PACKET_CELL_CHANGE_ORDER -viestillä. Näiden tietojen välitykseen voidaan käyttää myös ruuita päätelaitteen ja verkon välisissä tiedonsiirrossa käytettyjä viestejä kuten SI- ja PSI-viestejä (System Information ja Packet System Information). Seuraavassa esitetään esimerkinomaisesti, miten keksinnön vaatima lisäinformaatio voidaan välit ää GPRS-palvelussa yksittäiselle päätelaitteelle pakettikytkentäisen yhteyden sclunvaihtokäskyllä I'ACKET_CELL_-CHANGE_ORDER sen informaatioelementteinä ilmaistuna:

```
<Packet Cell Change Order message content> ::=
               <PAGE MODE : bit(2)
               {
               {0<Global TFI :Global TFI IE>>
30
               110<TLLI:bit (32)>}
               {0-Message escape
                    {IMMEDIATE REL:bit>
                    <ARFCN: bit (10)
                    <BSIC: bit (6)
35
                    <NC Measurement Parameters:<NC measuremen: Prameters struct>>
                   Packet cell change_order_options: bit (3)>
```

10

30

35

```
<padding bits>
|<Non-distribution part error: bit(*) = <no string>>}
|<message escape: 1 bit(*) = <no string>>}
|Address information part error: bit(*) = <no string>>}
|<Distribution part error: bit(*) = <10 string>>;
```

Viestissä ilmaistaan keksinnön mukaisella informaatioelementillä " Packet_cell_change_order_options" kolmella bitillä, miter päätelaite saa toim a solunvaihtokäskyn vastaanottaessaan. Muut informaatioelementit vastaavat standardin mukaista viestiä. Keksinnön mukaisen lisäinformaation bittikombinaatiot voidaan tulkita edullisesti esimerkiksi taulukon 1 mukaisesti.

Taulukko 1 Keksinnön mukainen "Packet_cell_change_order_options" --informaatioelementti

```
Bits
3 2 1
0 0 0 MS shall obey the cell change order
0 0 1 MS shall without cell change reply with PACKET_CELL_CF ANGE_FAILURE

1 0 0 MS shall without cell change reply with PACKET_CELL_CF ANGE_FAILURE
1 0 1 Reserved
1 1 0 Reserved
1 1 1 MS shall without cell change reply with PACKET_CELL_CF ANGE_FAILURE
```

Taulukon 1 esittämä bittikombinaatio 0-0-0 vastaa tekniikan tason mukaista toimintaa, jolloin päätelaitteen on toteltava vastaanottamaansa solunvaihtokäskyä. Jos päätelaitteelle osoitetaan jokin bittikombinaatioista alkaen kombinaatiosta 0-0-1 ja päätyen kombinaatioon 1-0-0, päätelaite ei suorita epävarmoissa tapauksissa solunvaihtoa vaan lähettää verkolle PACKET_CELL_CHANGE_FAILURE-viestin. Vastaanotettu bittikombinaatio määrää sen, Luinka monen naapurisolun tiedot päätelaitteen on mainittuun vastausviestiin sisällytettävä. Kombinaatiolla 0-0-1 lähetetään yhden naapurisolun tiedot, kombinaatiolla 0-1-0 kahden naapurisolun tiedot, kombinaatiolla 0-1-1 lähetetään kolmen naapurisolun tiedot ja kombinaatiolla 1-0-0 lähetetään neljän naapurisolun tiedot. Kombinaatio 1-1-1 aiheuttaa PACKET_-CELL_CHANGE_FAILURE -viestin lähetyksen, johon ei sisälly naapurisolumit-

15

20

OULUN PAT.TSTO

9

taustietoja. Muut bittikombinaatiot voidaan käyttää niin haluttaessa toisiin solunvaihtoon liittyviin toimintoihin.

- Packet_cell_change_order_options informaatioelementti voi olla pituudeltaan lyhyempikin kuin edellä esitetyt kolme bittiä. Tällöin erilaisten bit:ikombinaatioiden määrä luonnollisesti vähenee ja mahdollisten viestiin sisällytettävien naapurisolujen lukumäärä voi edullisesti olla yhdellä tietyllä bittikombinaatiolla e. yhtään ja toisella tietyllä kombinaatiolla esimerkiksi kolme.
- Seuraavassa on esimerkinomaisesti esitetty, miten keksinnön mukaiset tiedot voidaan välittää päätelaitteelta verkolle PACKET_CELL_CHANGE_FAILURE- tai HANDOVER_FAILURE -viesteillä niiden informaatioelementteinä ilmaistuna tilanteessa, jossa solunvaihdon onnistumisen todennäköisyys on pieni, koska uuden solun ajoitustieto on päätelaitteelle tuntematon.

```
<Packet Cell Change Failure message content> ::=

<TLLI:bit (32)>}

<ARFCN: bit (10)

<BSIC: bit (6)

<Neihbour_cell_reporting: <neighbour cell reporting struct>

<spare padding>
```

Keksinnön mukainen uusi informaatioelemen ti "Neighbour_cell_reporting" voi olla perusmuodoltaan samanlainen kuin on kuvattu ETSI:n julkaisussa (viite [2]) esitetyssä taulukossa Tällöin kyseinen informaatioelementti on keksinnön mukaisessa toimintamallissa edullisesti muodoltaan taulukon 2 mukainen:

5

10

15

20

Taulukko 2. Keksinnön mukainen "Neighbour_cell_reporting" -informaatioelementti

8	7	6	5	4	3		2		1	
8		10	13				BC	~T 1.		
		NO-01?-								
	CAUSI		NCELUS FREG NCE			FREC!-			octet 1	
						<u>ei 7</u>	_ 1			
ВССН	-FREQ-N		BSIC-NCELL 1						octet 2	
BSIC-	1							נ	ВСНН	
NCELL									FREQ	octet 3
1	OLDE I I I I I I I I I I I I I I I I I I							NCELL		
L									2	
BC	CH-FREC	2	BSIC-NCELL 2						octet 4	
BSIC-NCELL 2			RXLEV-NCELL-2							octet 5
	ELL 3	L 3 BSIC-NC					LL 3	octet 6		
BSIC-NCELL 3			BCCH-FREQ-NCEL L-3							octet 7
RXLEV	1									
NCELL										octet 8
3	<u> </u>]

Taulukossa 2 on esitetty keksinnön mukainen mittausraportti, joka sisältää edullisesti kahdeksan oktettia. Ensimmäisen oktetia neljällä ensimmäisellä bitillä ilmaistaan edullisesti syy solunvaihdon epäonnistumiseen. Keksinnön mukainen toiminta on mahdollista jo olemassa olevilla syykoodeilla, mutta niihin on mahdollista lisätä uusi keksinnön mukaista toimintaa osoittava coodi. Kahdella seuraavalla ensimmäisen oktetin bitillä ilmaistaan raporttiin liitettyjen sellaisten naapurisolujen lukumäärä NO-OF-NCELLS, joiden ajoitustiedon päiitelaite tuntee tekemiensä naapurisolumittausten perusteella. Taulukon esittämässä esimerkinomaisessa tapauksessa välitetään edullisesti kolmen naapurisolun tiedot. Kaksi viimeistä bi:tiä ensimmäisestä oktetista käytetään ensimmäisen naapurisolu 1 taajuustiedon BCCH-FREQ-NCELL 1 välittämiseen, ja myös kolme ensimmäisti toisen oktetin bitt ä käytetään tähän samaan tarkoitukseen. Kyseinen taajuustiett voidaan edullisesti välittää ARFCNtiedolla (Absolute Radio Frequency Carrier Number), jonka kukin arvo tarkoittaa tiettyä sinällään määriteltyä taajuutta. Toiser oktetin lopuilla biteillä välitetään osa naapurisolun tunnistetiedosta BSIC-NCELL 1, ja loppuosa kyseisestä tiedosta välitetään kolmannen oktetin ensimmäisellä bitillä. Kuusi seuraavaa kolmannen oktetin bittiä käytetään ensimmäisen naapurisolun tasomittaustietojen välittämiseen RXLEV-NCELL 1. Kahden muun naapurisolun tiedot välitetään seuraavissa okte-

10

15

20

25

30

35

teissa edellä kuvatussa järjestyksessä. Viimeinen käytettävä oktet i on numeroltaan kahdeksan, ja sen ensimmäinen bitti käytetään kolmannen naar urisolun tasomittaustiedon RXLEV 3 viimeisen bitin välittämiseen.

Eräässä edullisessa suoritusmuodossa mittar sraportissa ei siirretä ARFCN-tietoa sellaisenaan vaan kyseiset ARFCN-tiedot on solukkojärjestelmässä indeksoitu sekä päätelaitteen että verkon tuntemalla tavalla. Tällöin riittää pelkästään kyseisten indeksien liittäminen tukiasemalle lähetettävään keksinnön mukaiseen mittausraporttiin.

Eräässä toisessa edullisessa suoritusmuodossa päätelaite järjestää mittausraporttiin tulevat naapurisolutiedot edullisesti mittaanansa naapurisolun vastaanottotason RXLEV (Received RX LEVel) mukaiseen järjestykseen. Tällöin voidaan kyseiset tasomittaustiedot joko sisällyttää kyseiseen keksinnön mukaiseen mittausraporttiin tai jättää ne siitä pois. Jättämällä tasomittaustiedot pois voidaan solukkojärjestelmässä siirrettävän datan määrää vähentää, ja siitä huolimatta voidaan verkolle siirtää tieto siitä järjestyksestä, joka päätelaitteen karnalta solunvaihtoa ajatellen on paras.

Kuva 5 esittää yksinkertaistettuna lohkokaaviona erästä keksinnön mukaista päätelaitetta 500, edullisesti matkaviestintä, ja sen liittymistä solukkopuhelinverkkoon. Matkaviestin käsittää antennin 501 tukiasemien lähettämien radiotaajuisten signaalien eli RF-signaalien vastaanottamiseksi. Vastaanotettu RF-signaali ohjataan kytkimellä 502 RF-vastaanottimeen 511, jossa signaali vahvistetaan ja muunnetaan digitaaliseksi. Tämän jälkeen signaali ilmaistaan ja demoduloidaan lohkossa 512. Lohkossa 513 suoritetaan salauksen ja lomituksen purku. Tämän jilkeen suoritetaan signaalinkäsittely lohkossa 530. Vastaanotettu data voidaan sellaisenaan tallentaa matkaviestimen muistiin 504 tai vaihtoehtoisesti käsitelty paketti lata siirretään signaalinkäsittelyn jälkeen mahdolliseen ulkoiseen laitteeseen, kuten tietokoneeseen. Ohjausyksikkö suorittaa em. vastaanottolohkojen ohjauksen yksikköön tallennetun ohjelman mukaisesti. Lähetystoiminto matkaviestimestä tapahtuu esimerkiksi seuraavasti. Ohjausyksikön 503 ohjaamana lohko 533 suorittaa datalle mahdollisen signaalinkäsittelyn ja lohko 521 suorittaa käsite lylle, siirrettävälle signaalille lomituksen ja salauksen. Koodatusta datasta muodostetaan purskeet, lohko 522, jotka moduloidaan ja vahvistetaan lähetettäväksi RF signaaliksi lohkossa 523. Lähetettävä RF-signaali siirretään antenniin 501 kytkimen 502 välityksellä. Myös edellä mainittuja käsittely- ja lähetystoimintoja ohjaa ol jausyksikkö 503.

Kuvan 5 esittämässä päätelaitteessa keksinnon kannalta oleellisia osia ovat mm. sinänsä tekniikan tason mukaiset vastaanottolohkot 511-513, joiden välityksellä pää-

15

20

25

30

telaite vastaanottaa, demoduloi ja dekoodaa tukiasemien lähettämiit viestit ja mittaa vastaanotettujen signaalien tehotasot, sekä ohjausyksikkö 503, joka käsittelee viestien sisältämät tiedot ja ohjaa päätelaitteen toi nintaa. Ohjausyksikön toimintaan on lisättävä keksinnön mukaisen toiminnan vaatimat lisäpiirteet, joilla solunvaihdon epäonnistumisesta kertova viesti saadaan toteutettua. Päätelaitteen muistista 504 osa on allokoitava naapurisolun valintaa koskeville tiedoille, joita ovat esimerkiksi tukiasemilta vastaanotetut tiedot naapurisolujen BCCH-taajuuksista, tiedot vastaanotetun signaalin tasosta, tiedot naapurisolun ajoitusinformaatiosta ja naapurisolujen tarjoamasta palvelutasosta. Samaan tarkoitukseen voidaan luornollisesti käyttää päätelaitteeseen liittyvää irrotettavaa muistivi linettä, kuten sinän ä tunnettua SIMkorttia. Lähetyslohkojen 521-523 avulla päätolaite lähettää niin standardien mukaiset kuin myös keksinnön mukaiset solunvaihtoon liittyvät viestit tukiasemille.

Keksintö asettaa tukiasemille varsin vähäise: laitteistoon kohdis uvat vaatimukset verrattuna tekniikan tasoon. Tukiasemalla 5:51 ja/tai tukiasemachjaimella 552 on käytössään tietokanta (ei esitetty kuvassa 5), joka sisältää naapurisoluja koskevat tiedot niissä käytettävistä BCCH-taajuuksista ja niiden tarjoamasta palvelutasosta, kuten kyvystä tarjota GPRS-palvelua. Tähän tietokantaan voidaan lisätä keksinnön mukaiset päätelaitteen lähettämät tiedot niisti soluista, joiden kanssa päätelaite ilmoittaa solunvaihdon olevan kyseisellä hetkellä mahdotonta ja inyös tiedot niistä soluista, joiden kanssa solunvaihto onnistuisi heti. Saamansa tiedon perusteella tukiasema voi sitten osoittaa päätelaiteelle keksinnön mukaisesti toisen solun.

Edellä esitetyt suoritusmuodot ovat luonnollisesti esimerkinomai ia, eivätkä ne rajoita keksinnön soveltamista. Erityisesti on huomattava, että va kka edellä olevat esimerkit liittyvät GSM- ja GPRS-järjestelmiin, voidaan keksint 3ä soveltaa mihin tahansa muuhunkin digitaaliseen solukkojärjestelmään. Erityisesti voidaan mainita DCS1800 (Digital Communications System at 1800 MHz), IS-54 (Interim Standard 54) ja PDC (Personal Digital Cellular) ja varsinkin tulevan ns. kclmannen sukupolven digitaalinen solukkojärjestelmä UMTS (Universal Mobile Telecommunications System). Keksinnöllistä ajatusta voidaan lisälisi soveltaa lukuisilla tavoilla patenttivaatimusten asettamissa rajoissa.

Viiteluettelo:

- [1] ETSI 05.08 versio 6.4.0
- ETSI 04.08 versio 6.2.0 osa 10.5.2.20 kuva 10.5.47

2016/024

43

13

Patenttivaatimukset

- 1. Menetelmä solunvaihdon hallitsemiseksi palveluverkossa, jossa menetelmässä
- 5 päätelaite suorittaa naapurisolumittauksia soi unvaihtoa varten,
 - verkko tekee päätöksen solunvaihdosta mainittujen mittaustulosten, verkon kuormitustilanteen ja päätelaitteen palvelutarpeen perusteella (31, 41) ja
 - verkko lähettää päätelaitteelle solunvaihtokäskyn päätelaitteen siirtymiseksi uuteen soluun (33, 43),
- tunnettu siitä, että jos solunvaihtokäskyssä päätelaitteelle osoitetaan uudeksi palvelevaksi soluksi sellainen solu, jonka ajoitustieto on naapurisolu nittausten jälkeen päätelaitteelle tuntematon, solunvaihtoa ei suoriteta vaan päätelaite lähettää tukiasemalle viestin (47) solunvaihdon epäonnistumisesta, joka viesti sisältää tiedon solunvaihdon epäonnistumisen syystä sekä naapurisolutietoa.
- Patenttivaatimuksen 1 mukainen menetelmä, tunnettu siitä että palveluverkko on GPRS-verkko.
- 3. Patenttivaatimuksen 1 mukainen menetelmä, tunnettu siitä, että päätelait-20 teella on oletusarvona, ettei se suorita solunvaihtoa (34) sellaiseen soluun, jonka ajoitustietoa se ei tunne.
- Patenttivaatimuksen 2 mukainen menetelmä, tunnettu siitä, että solunvaihtokäskyyn PACKET_CELL_CHANGE_ORDER (43) on lisätty informaatioelementti,
 joka antaa päätelaiteelle oikeuden olla toteutamatta solunvaihtoa, jos päätelaite ei tunne sille osoitetun uuden solun ajoitustietoa.
- Patenttivaatimuksen 4 mukainen menetelmä, tunnettu siitä, että mainittu solunvaihtokäskyn suorituksen estämisen mahdollistava tieto siirretään GPRS-palveluverkossa signalointiviestissä päätelaitteelle ainakin osittain seuraavina informaatioelementteinä:

```
{IMMEDIATE REL:bit>
                     <ARFCN: bit (10)
                     <BSIC: bit (6)
                     < NC Measurement Parameters: < NC measurement Prameters struct>>
                     Packet cell_change_order_options: bit (3)>
 5
                     <padding bits>
                |<Non-distribution part error: bit(* | = <no string>>)
                |<message escape: 1 bit(*) = <no siring>>}
                |Address information part error: bit(*) = <no string>>>}
                |<Distribution part error: bit(*) = <no string>>;
10
```

Patenttivaatimuksen 5 mukainen menetelmä, tunnettu siitä, että mainitun signalointiviestin informaatioelementin " Packet_cell_change_order_options" bittikombinaatio "0-0-1" merkitsee sitä, että päätelaitteen on suoritettava solunvaihtokäsky, bittikombinaatiot "0-0-1", "0-1-0", "0-1-1", "1-0-0" ja "1-1-1" antavat päätelaitteelle luvan olla suorittamatta solunvaihtokäskyä, mikäli räätelaite ei tunne uuden solun ajoitustietoa.

15

25

35

- Patenttivaatimuksen 2 mukainen menet≥lmä, tunnettu siitä, että päätelaitteen 7. tukiasemalle lähettämä viesti (47), jolla ilmai staan tieto siitä, ettei solunvaihtoa suo-20 riteta, on "Packe_cell_change_failure" -viesti.
 - Patenttivaatimuksen 7 mukainen menetelmä, tunnettu siitä, että mainittu pää-8. telaitteen tukiasemalle lähettämä tieto siirretiiän GPRS-palveluverkossa signalointiviestissä (47) päätelaitteelle ainakin osittain seuraavina informaatioelementteinä:

```
<Packet Cell Change Failure message content> ::=
               <TLLI:bit (32)>}
               <ARFCN: bit (10)
                <BSIC: bit (6)
                <Neighbour_cell_reporting: <neighbour cell reporting struct>
30
               <spare padding>
```

Patenttivaatimuksen 8 mukainen menetelmä, tunnettu siitä että mainitun signalointiviestin informaatioelementti "Neighbour_cell_reporting" käsittää tiedot siitä, monenko naapurisolun mittaustietoa mittausraporttiin sisältyy sekä kyseiset naapurisolumittaustiedot.

- 10. Patenttivaatimuksen 9 mukainen mene:elmä, tunnettu siitä, että mittausraportti käsittää tietoa vain niistä naapurisoluista, joiden ajoitustieto on päätelaitteen tekemillä naapurisolumittauksilla saatu selvillo.
- 5 11. Patenttivaatimuksen 10 mukainen menetelmä, tunnettu siitä että päätelaitteen lähettämässä mittausraportissa naapurisolumittaustiedot käsittäviit ainakin naapurisolujen BCCH-kanavien keskitaajuutta kuvaavat ARFCN-tiedot.
- 12. Patenttivaatimuksen 11 mukainen menetelmä, tunnettu siitä, että ARFCN-10 tiedot on korvattu solukkojärjestelmässä tunnetulla indeksointijärjelmällä.
 - 13. Patenttivaatimuksen 11 tai 12 mukainen menetelmä, tunnetta siitä, että naapurisolumittaustiedot käsittävät lisäksi naapurisolujen tunnistetiedot (BSIC).
- 14. Patenttivaatimuksen 13 mukainen menetelmä, tunnettu si tä, että päätelaite järjestää naapurisolumittaustiedot mittausraporttiin kullekin naapurisolulle mittaamansa vastaanottotason (RXLEV) mukaiseen suuruusjärjestykseen.
- 15. Patenttivaatimuksen 14 mukainen menetelmä, tunnettu siitä, että mittausra20 porttiin sisältyvät naapurisolumittaustiedot kiisittävät lisäksi kyseiset vastaanottotasot (RXLEV).
- 16. Solukkoradiojärjestelmän tukiasema (BB, 551), joka käsittäi välineet palvelun (GSM, GPRS) tarjoamiseksi ja välineet signalointiviestien vasta:nottamiseksi päätelaitteelta (MS, 500) sekä välineet signaloir tiviestien muodosta niseksi ja lähettämiseksi päätelaitteille, tunnettu siitä, että se käsittää lisäksi välineet päätelaitteelta saatavan tiedon vastaanottamiseksi ja käsittelemiseksi, mikä tieto on järjestetty siirtämään tukiasemalle niiden päätelaitteen tuntemien naapurisoli jen tiedot, joiden ajoitustieto on päätelaitteelle tunnettu.
 - 17. Patenttivaatimuksien 16 mukainen tukiasema, tunnettu siitä, että mainittu palvelu on GPRS-pakettidatasiirtopalvelu.
- 18. Patenttivaatimuksen 16 mukainen tukiasema, tunnettu siitä, että mainitut sig-35. nalointiviestit ovat GPRS-pakettidatasiirtopalvelun signalointiviestejä.

19. Solukkoradiojärjestelmän päätelaite (MS, 500), joka on varustettu välineillä kytkeytymään määrättyyn palveluun (GSM, GPRS) ja joka käsittää välineet signa-

10

lointiviestien vastaanottamiseksi tukiasemilta (BS, 551) sekä välir eet solukohtaisten mittausten tekemiseksi sopivan palvelevan solun löytämiseksi, tunnettu siitä, että se on lisäksi varustettu välineillä naapuriso ujen ajoitustiedon inäärittämiseksi ja välineillä mainitun ajoitustiedon lähettämiseksi sen hetkisen solunsa tukiasemalle silloin, kun palvelevan tukiaseman solunvaih:okäskyssään päätelaiteelle osoittaman uuden solun tukiaseman ajoitustieto on päätelaitteelle tuntematon.

- 20. Patenttivaatimuksen 19 mukainen päätelaite, tunnettu siitä, että mainittu määrätty palvelu on GPRS-pakettidatasiirtopalvelu.
- 21. Patenttivaatimuksen 19 mukainen päätelaite, tunnettu siitä, että mainitut signalointiviestit ovat GPRS-pakettidatasiirtopal/elun signalointivies:ejä.
- 22. Solukkoradiojärjestelmä, joka käsittää tukiasemia (BS, 551) ja niihin liittyen soluja (1-11) sekä päätelaitteita (MS, 500) ja jossa
 - tukiasemat on varustettu välineillä signaloir tiviestien välittämiseksi tukiaseman ja päätelaitteen välillä ja
 - päätelaitteet on varustettu toimimaan määrityllä palvelutasolla (GSM, GPRS) ja välittämään signalointiviestejä päätelaitteen ja tukiaseman välillä,
- tunnettu siitä, että se lisäksi käsittää päätelai teen tuntemat tiedot joukosta kyseisen päätelaitteen naapurisoluja, joiden naapurisolujen tukiasemien ajoitusinformaation päätelaite on määrittänyt, jolloin kyseinen järjestelmä on järjestetty siirtämään päätelaitteelle osoitetun solunvaihtokäskyn jälkeen mainittu tieto päätelaitteelta tukiasemalle signalointiviestissä uuden palvekvan solun valintaa varten, mikäli solunvaihtokäskyssä päätelaitteelle osoitettu kohdesolu ei sisälly päätelaiteen määrittämään joukkoon naapurisoluja.
 - 23. Patenttivaatimuksen 22 mukainen solukkoradiojärjestelmä, tunnettu siitä, että mainittu määrätty palvelu on GPRS-pakettida asiirtopalvelu.
- 30 24. Patenttivaatimuksen 22 mukainen solukkoradiojärjestelmä, tunnettu siitä, että mainitut signalointiviestit ovat GPRS-pakettidatasiirtopalvelun signalointiviestejä.

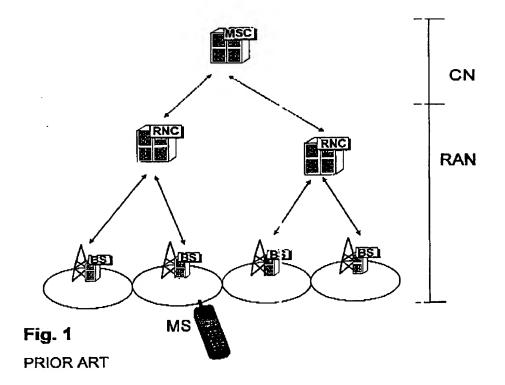
LY

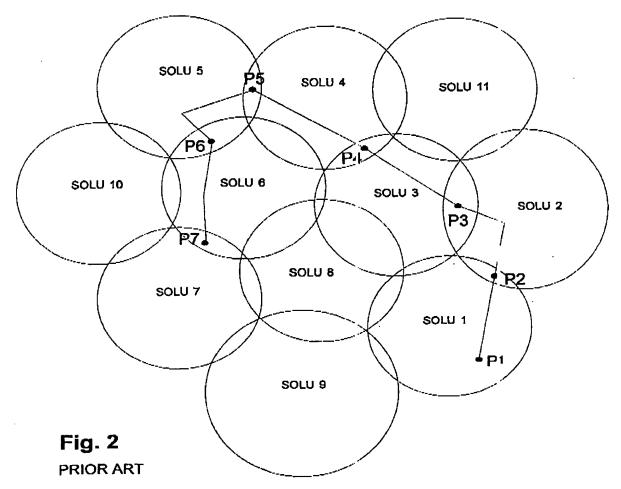
(57) Tiivistelmä

Keksinnön kohteena on parannettu menetelmä ja järjeste y solukkoradiojärjestelmän päätelaitteen tekemän solunvailidon ohjaamiseksi. Erityisesti keksintii koskee solunvaihtoa tilanteessa, jossa päätelaite on kytkeytynyt nykyisen solunsa tarjoamaan erikoispalveluun, kuten GPRS-palveluun (General Packet Radio Service). Keksinnön eräänä oleellisena ajatuksena on, että tukiasema lähettää päätelaitteelle solunvaihtokäskyn yhteydessä tiedon siitä, saako päätelaite jättää solunvaihdon suorittamatta, mikäli päätelaitteelle osoitetun uuden solun ajoitustietoa päätelaite ei tunne. Timä tieto lähetetään edullisesti määrät /n palvelun signaloi 1tiviestissä, kuten GPRS-palvelun signalointiviestissä. Ke csinnön ansiosta määrättyyn palveluun kytkeytynyt päät :laite ei tee turhia, epäonnistumaan tuomittuja solunvaiht >yrityksiä. Keksintö edesauttaa solunvaihdon kohdistamista niin, että päätelaitteeseen ja radiosignalointiin kohdistuva kuormitus, joka aiheutuu mahdollisista uusiutuvista solu 1vaihtoyrityksistä, on pieni.

Kuva 4







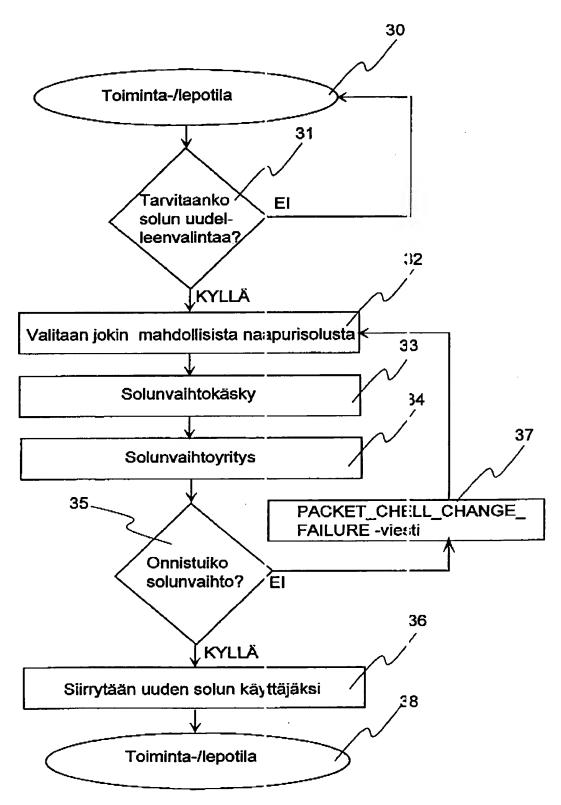


Fig. 3
PRIOR ART

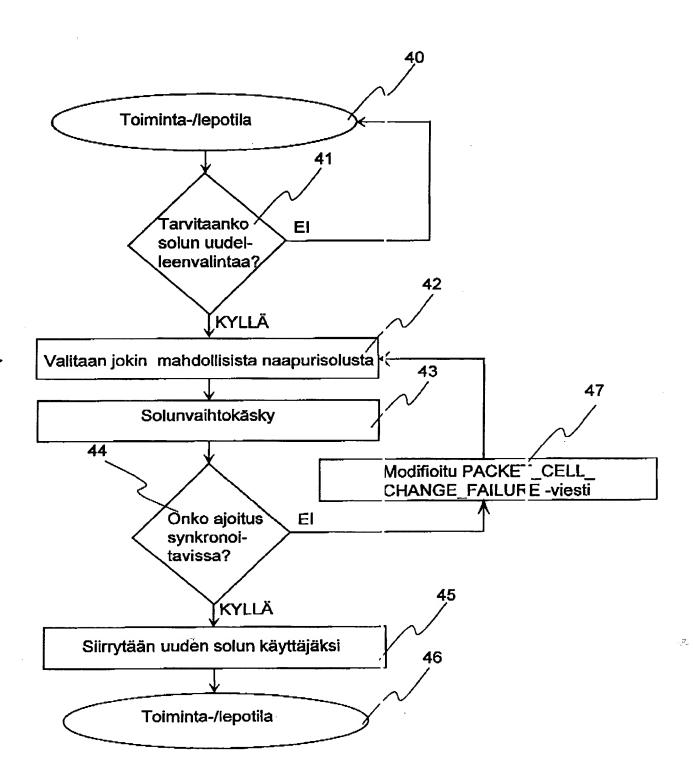
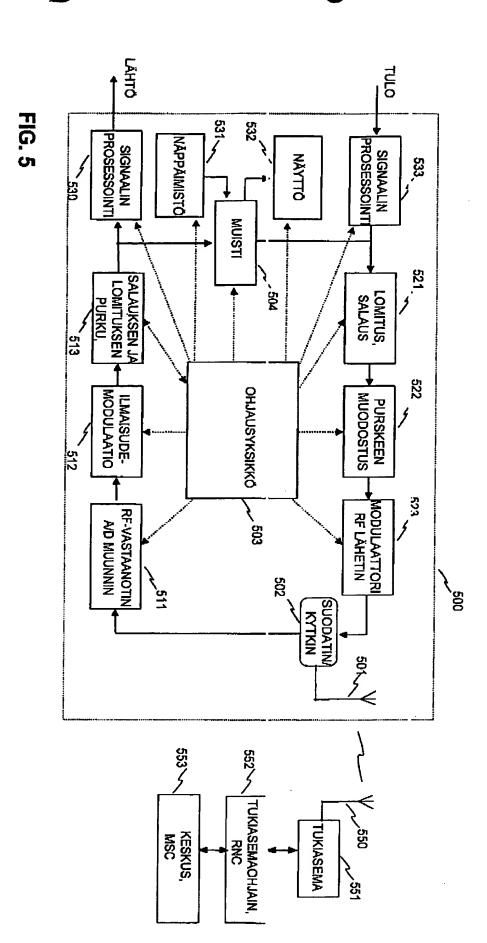


Fig. 4



This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

BLACK BORDERS

IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES

FADED TEXT OR DRAWING

BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING

SKEWED/SLANTED IMAGES

COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS

GRAY SCALE DOCUMENTS

LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT

REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

□ OTHER: _____

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.